



TITLE:

Heyting Valued Set Theory (数学基礎論)

AUTHOR(S):

竹内, 外史; 千谷, 慧子

CITATION:

竹内, 外史 ...[et al]. Heyting Valued Set Theory (数学基礎論). 数理解析研究所講究録 1979, 362: 1-24

ISSUE DATE:

1979-09

URL:

<http://hdl.handle.net/2433/104560>

RIGHT:

Heyting valued set theory

イリノイ大 竹内外史

ワシントン大 千谷慧子

1. Complete Heyting algebra

定義 complete lattice Ω において, distributive law

$$(\bigvee_{i \in I} a_i) \wedge b = \bigvee_{i \in I} (a_i \wedge b)$$

が成立している時 Ω を complete Heyting algebra (略して cHa) という。

例1. X が Topological space の時 X の open set 全体の集合 $\mathcal{O}(X)$ は \subseteq, \cap, \cup に関して cHa になっている。

例2. complete Boolean algebra は cHa である。

cHa Ω の上の演算 \rightarrow, \neg は Ω の元 $0, 1 \in$

$$(a \rightarrow b) = \bigvee \{ c \in \Omega \mid a \wedge c \leq b \},$$

$$(\neg a) = (a \rightarrow 0), \quad 0 = \bigwedge \Omega, \quad 1 = \bigvee \Omega$$

と定義する。例1では $(a \rightarrow b) = ((X - a) \cup b)^c$,

$(\neg a) = (X - a)^c$ であり, 例2では Boolean algebra

と1つの \rightarrow, \neg が Ω における \rightarrow, \neg と同じになっている。

2. Heyting valued universe $\mathcal{V}^{(\Omega)}$

complete Boolean algebra B から超限帰納法によつて B -valued universe $\mathcal{V}^{(B)}$ を作ったのと同じ様に $\text{CHA } \Omega$ から Ω -valued universe $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ を構成する。

$$\mathcal{V}_0^{(\Omega)} = \emptyset,$$

$$\mathcal{V}_{\alpha+1}^{(\Omega)} = \{u \mid u: \mathcal{D}(u) \rightarrow \Omega, \mathcal{D}(u) \subseteq \mathcal{V}_\alpha^{(\Omega)}\},$$

$$\alpha \text{ が極限数の時は } \mathcal{V}_\alpha^{(\Omega)} = \bigcup_{\beta < \alpha} \mathcal{V}_\beta^{(\Omega)},$$

$$\mathcal{V}^{(\Omega)} = \bigcup_{\alpha \in \text{On}} \mathcal{V}_\alpha^{(\Omega)},$$

つまり $u: \mathcal{D}(u) \rightarrow \Omega$ は u が $\mathcal{D}(u)$ から Ω への function であることと意味する。

$u, v \in \mathcal{V}^{(\Omega)}$ に対して

$$\llbracket u = v \rrbracket = \bigwedge_{x \in \mathcal{D}(u)} (u(x) \rightarrow \llbracket x \in v \rrbracket) \wedge \bigwedge_{y \in \mathcal{D}(v)} (v(y) \rightarrow \llbracket y \in u \rrbracket),$$

$$\llbracket u \in v \rrbracket = \bigvee_{y \in \mathcal{D}(v)} \llbracket u = y \rrbracket \wedge v(y).$$

set theoretical formula $A, B, A(x)$ に対して

$$\llbracket A \wedge B \rrbracket = \llbracket A \rrbracket \wedge \llbracket B \rrbracket,$$

$$\llbracket A \vee B \rrbracket = \llbracket A \rrbracket \vee \llbracket B \rrbracket,$$

$$\llbracket A \rightarrow B \rrbracket = \llbracket A \rrbracket \rightarrow \llbracket B \rrbracket,$$

$$\llbracket \neg A \rrbracket = \neg \llbracket A \rrbracket,$$

$$\llbracket \forall x A(x) \rrbracket = \bigwedge_{x \in \mathcal{V}^{(\Omega)}} \llbracket A(x) \rrbracket,$$

$$\llbracket \exists x A(x) \rrbracket = \bigvee_{x \in \mathcal{V}^{(\Omega)}} \llbracket A(x) \rrbracket$$

とすると 任意の set theoretical formula φ に対して φ

の truth value $\llbracket \varphi \rrbracket \in \Omega$ が与えられ, $\llbracket \varphi \rrbracket = 1$ は, φ が真であること, $\llbracket \varphi \rrbracket = 0$ は, φ が偽であることを表わす。

次に, predicate E を含む set theory の Ω -valued universe $V^{(\Omega)}$ を定義する。これは本質的には $\mathcal{U}^{(\Omega)}$ と同じものであるが言語が豊富であり, 層の理論との関係を見るのに都合のよい universe である。 $V^{(\Omega)}$ の定義及びその上の解釈は次の様に成される。

$V^{(\Omega)}$ の元は $\langle |u|, Eu \rangle$ という形で $|u|$ は $V_\beta^{(\Omega)}$ ($\beta < \alpha$) の部分集合 $\mathcal{D}(u)$ から Ω への関数であり, Eu は Ω の元である。

$$V_0^{(\Omega)} = \phi,$$

$$V_{\alpha+1}^{(\Omega)} = \{ \langle |u|, Eu \rangle \mid |u| : \mathcal{D}(u) \rightarrow \Omega, \mathcal{D}(u) \subseteq V_\alpha^{(\Omega)}, \\ Eu \in \Omega, (\forall t \in \mathcal{D}(u)) [|u|(t) \leq Eu \wedge Et] \},$$

$$\alpha \text{ が limit ordinal の時 } V_\alpha^{(\Omega)} = \bigcup_{\beta < \alpha} V_\beta^{(\Omega)},$$

$$V^{(\Omega)} = \bigcup_{\alpha \in \mathcal{O}_\Omega} V_\alpha^{(\Omega)},$$

$$\llbracket u = v \rrbracket = \bigwedge_{x \in \mathcal{D}(u)} (u(x) \rightarrow \llbracket x \in v \rrbracket) \wedge \bigwedge_{y \in \mathcal{D}(v)} (v(y) \rightarrow \llbracket y \in u \rrbracket) \\ \wedge (Eu \leftrightarrow Ev),$$

$$\llbracket u \in v \rrbracket = \bigvee_{y \in \mathcal{D}(v)} (\llbracket u = y \rrbracket \wedge v(y)),$$

$$\llbracket \forall x A(x) \rrbracket = \bigwedge_{x \in V^{(\Omega)}} (Ex \rightarrow \llbracket A(x) \rrbracket),$$

$$\llbracket \exists x A(x) \rrbracket = \bigvee_{x \in V^{(\Omega)}} (Ex \wedge \llbracket A(x) \rrbracket),$$

$$\llbracket Ex \rrbracket = Ex,$$

論理記号 $\vee, \wedge, \neg, \rightarrow$ の解釈は, $\mathcal{U}^{(\Omega)}$ の時と同様になる。

ここで, $u(x)$ は, $|u|(x)$ の略, $E u \leftrightarrow E v$ は,

$(E u \rightarrow E v) \wedge (E v \rightarrow E u)$ の略とする。

以上で $\mathcal{U}^{(\Omega)}$ 及び $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ 上での解釈が定義されたが, そのとう
うの解釈でも次のことが成立つ。

1) A が直観主義的論理で証明可能な formula ならば

$$\llbracket A \rrbracket = 1.$$

2) A の equality axiom ならば $\llbracket A \rrbracket = 1$.

3) A が直観主義的集合論の axiom ならば $\llbracket A \rrbracket = 1$.

この意味で $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ も $\mathcal{U}^{(\Omega)}$ も直観主義的集合論の model に
なっている。

$\mathcal{V}^{(\Omega)}$ に於ける実数

普通の集合論 (真偽値が真又は偽である様な集合論) の
universe は Ω と 0 と 1 から成る Boolean algebra と
した時の $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ であるが, これ $E \mathcal{V}$ と書くことにして, \mathcal{V} から
 $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ への自然な埋め込み ν を次の様に定義する。 $u \in \mathcal{V}$ に対
して, $\mathcal{U}(u) = \{t \mid t \in u\}$, $t \in u \Rightarrow \check{u}(t) = 1$, $E \check{u} = 1$ 。

この時, $u, v \in \mathcal{V}$ に対して,

$$u \in v \quad \text{iff} \quad \llbracket \check{u} \in \check{v} \rrbracket = 1,$$

$$u \notin v \quad \text{iff} \quad \llbracket \check{u} \in \check{v} \rrbracket = 0$$

$$u = v \quad \text{iff} \quad \llbracket \check{u} = \check{v} \rrbracket = 1$$

$$1 \neq 0 \quad \nexists \alpha \in \check{\mathbb{Q}} \quad \llbracket \alpha \in \check{\mathbb{Q}} \rrbracket = 0$$

が成立する。このことから、自然数全体の集合 ω に対して $\check{\omega}$ と作ると $\check{\omega}$ は $V^{(\omega)}$ の中で自然数全体の集合であり、又有理数全体の集合 \mathbb{Q} に対する $\check{\mathbb{Q}}$ は $V^{(\omega)}$ の中で有理数全体の集合であることが示される。更に \mathbb{Q} から Dedekind の切断によって定義される実数の集合 \mathbb{R} に対して $\check{\mathbb{R}}$ を作ると、これは $V^{(\omega)}$ に於ける実数全体の集合にはならない。ここで、' α は実数である'

という命題は、

$$\begin{aligned} & (\exists L \subseteq \check{\mathbb{Q}})(\exists U \subseteq \check{\mathbb{Q}})[\alpha = \langle L, U \rangle \wedge \\ & (\exists r, s \in \check{\mathbb{Q}})(s \in L \wedge r \in U) \wedge \\ & (\forall r \in \check{\mathbb{Q}}) \neg (r \in U \wedge r \in L) \wedge \\ & (\forall r \in \check{\mathbb{Q}})(r \in U \leftrightarrow (\exists s \in \check{\mathbb{Q}})(s < r \wedge s \in U)) \wedge \\ & (\forall r \in \check{\mathbb{Q}})(r \in L \leftrightarrow (\exists s \in \check{\mathbb{Q}})(r < s \wedge s \in L)) \wedge \\ & (\forall r, s \in \check{\mathbb{Q}})(s < r \leftrightarrow s \in L \wedge r \in U)] \end{aligned}$$

と書かれる。

今 Ω は Topological space X の open set 全体から成る $\text{CHa } \mathcal{O}(X)$ で、 $\alpha \in V^{(\omega)}$ に対して $\llbracket \alpha \text{ は実数である} \rrbracket = E\alpha$ とする。この時 $x \in E\alpha$ に対して

$$x \in \llbracket \alpha = \langle L, U \rangle \wedge \langle L, U \rangle \text{ は実数} \rrbracket$$

となる L, U が $V^{(\omega)}$ の中に存在し、

$$L_x = \{ r \in \mathbb{Q} \mid x \in \llbracket r \in L \rrbracket \}$$

$$U_x = \{ r \in \mathbb{Q} \mid x \in \llbracket r \in U \rrbracket \}$$

とすると $\langle L_x, U_x \rangle$ は \mathbb{Q} の Dedekind の切断で、一つの実数を定める。この実数を $f(x)$ とおくと f は Ea から \mathbb{R} への連続関数になっている。逆に、 $\varphi \in \mathcal{C}(X)$ のとき、任意の連続関数 $f: \varphi \rightarrow \mathbb{R}$ に対してこれが対応する様な $V^{(\Omega)}$ の実数 a ($\llbracket a \text{ は実数である} \rrbracket = Ea = \varphi$ となる $a \in V^{(\Omega)}$) を決めることが出来る。従って、 $V^{(\Omega)}$ の実数 a は連続関数 $f: Ea \rightarrow \mathbb{R}$ と同一視出来る。

層表現、遺伝的層表現

$V^{(\Omega)}$ の元 u に対して、 $\llbracket u = v \rrbracket = \perp$ となる様な $V^{(\Omega)}$ の元 v は無数にある。この中から都合の良いものを代表としてとることを考える。

定義 $V^{(\Omega)}$ の元 u が definite であるということと

$$x \in \mathcal{Q}(u) \Rightarrow u(t) = Et \neq 0$$

で定義し、 $V^{(\Omega)}$ の部分集合 A の元が互に両立しているということと

$$a, b \in A \Rightarrow Ea \wedge Eb \leq \llbracket a = b \rrbracket$$

が成立つことと定義する。

例えば Ω が topological space X の open set 全体で作る $eHa \mathcal{C}(X)$ で、 A が $V^{(\Omega)}$ の実数の集合ならば、 A の元が互に両立しているというのは、各 $a, b \in A$ に対して、

関数 $a: E_a \rightarrow R$ と $b: E_b \rightarrow R$ が $E_a \cap E_b$ の上で一致しているということになる。

$A \subset \mathcal{V}(\Omega)$ の元が互に両立しているとき、 $\bigvee A$ を

$$\mathcal{Q}(\bigvee A) = \bigcup_{a \in A} \mathcal{Q}(a)$$

$$E(\bigvee A) = \bigvee \{E_a \mid a \in A\}$$

$$x \in \mathcal{Q}(\bigvee A) \Rightarrow (\bigvee A)(x) = \bigvee_{a \in A} \llbracket x \in a \rrbracket$$

で定義すると次のことが成立つ。

$$1) \quad a \in A \Rightarrow E_a \leq \llbracket a = \bigvee A \rrbracket$$

$$2) \quad E_b = \bigvee \{E_a \mid a \in A\}, \quad (a \in A \Rightarrow E_a \leq \llbracket a = b \rrbracket) \\ \Rightarrow \llbracket b = \bigvee A \rrbracket = 1.$$

定義 $\mathcal{V}(\Omega)$ の元 u が次の条件を満たすとき、 u は 層表現 (SR) であるという。

(SR1) u は definite である。

(SR2) $x \in \mathcal{Q}(u)$, $p \in \Omega$, $Ex \wedge p \neq 0$ ならば

$\llbracket b = x \upharpoonright p \rrbracket = 1$ となる $\mathcal{Q}(u)$ の元 b が存在する。

(SR3) $A \subseteq \mathcal{Q}(u)$, $A \neq \emptyset$ で A の元が互に両立している

とき、 $\llbracket b = \bigvee A \rrbracket = 1$ となる $\mathcal{Q}(u)$ の元 b が存在する。

ここで $x \upharpoonright p$ は

$$\mathcal{Q}(x \upharpoonright p) = \{t \upharpoonright p \mid t \in \mathcal{Q}(x)\}$$

$$(x \upharpoonright p)(t \upharpoonright p) = \bigvee_{t' \in \mathcal{Q}(x), t' \upharpoonright p = t \upharpoonright p} x(t') \wedge p$$

$$E(x \upharpoonright p) = Ex \wedge p.$$

によつて定義される $V(\Omega)$ の元とする。

層表現について次の定理が成立つ。

定理 (I) $v \in V(\Omega)$ の時 $V(\Omega)$ の元 u で、

$$u \text{ は } SR \wedge \llbracket u = v \rrbracket = 1$$

となるものが存在する。この u を v の層表現という。

(II) $u \in V(\Omega)$ が SR で、 $\llbracket v \in u \rrbracket = E v \neq 0$ のとき

$$x \in \mathcal{D}(u) \wedge \llbracket x = v \rrbracket = 1$$

となる x が存在する。

証明 (I) 先づ v' と

$$\mathcal{D}(v') = \{ x \mid \llbracket x \in v \rrbracket \mid x \in \mathcal{D}(v), \llbracket x \in v \rrbracket \neq 0 \}$$

$$x \in \mathcal{D}(v') \Rightarrow v'(x) = \llbracket x \in v \rrbracket$$

$$E v' = E v$$

で定義すると、 v' は definite で $\llbracket v = v' \rrbracket = 1$ になっている。この v' の domain $\mathcal{D}(v')$ に $SR2$, $SR3$ を充つ様に元を付け加えて層表現 u を作れば、 u が求める層表現になっている。

$$(II) A = \{ x \mid \llbracket v = x \rrbracket \mid x \in \mathcal{D}(u) \}$$

とおくと、 A の元は互に両立していて、而も $\llbracket \bigvee A = v \rrbracket = 1$ となっている。 u は層表現で

$$b \in \mathcal{D}(u) \wedge \llbracket \bigvee A = b \rrbracket = 1$$

となる b が存在するから

$$b \in Q(u) \wedge \llbracket b = v \rrbracket = 1$$

となる b が存在する。

次に遺伝的層表現と rank に関する induction を定義する。

定義 $V^{(\Omega)}$ の元 u が 次の条件を満たす時 u は 遺伝的層表現 (HSR) であるという。

- 1) u は層表現である。
- 2) $Q(u)$ の各元が HSR である。

遺伝的層表現について次の定理が成立する。(証明は略す。)

定理 $V^{(\Omega)}$ の各元 u に対して $V^{(\Omega)}$ の元 v が存在して

$$v \text{ は HSR } \wedge \llbracket u = v \rrbracket = 1.$$

更に u が HSR $\wedge p \in \Omega \Rightarrow u \upharpoonright p \in \text{HSR}$.

3. $V^{(H)}$ 中の Ω

H は \mathcal{CHa} で $V^{(H)}$ の中で $\llbracket \langle \Omega, \wedge, \vee, 1 \rangle \text{ は } \mathcal{CHa} \rrbracket = 1$ が成立しているとする。ここで ' $\langle \Omega, \wedge, \vee, 1 \rangle$ は \mathcal{CHa} ' という命題は 次の 1) - 5) の conjunction である。

- 1) $(\wedge: \Omega \rightarrow \Omega) \wedge (\vee: \mathcal{P}(\Omega) \rightarrow \Omega) \wedge (1 \in \Omega)$
- 2) $(\forall a \in \Omega) [a \wedge a = a]$
- 3) $(\forall a, b \in \Omega) [a \wedge b = b \wedge a]$
- 4) $(\forall a, b, c \in \Omega) [a \wedge (b \wedge c) = (a \wedge b) \wedge c]$
- 5) $(\forall A \subseteq \Omega) (\forall a \in A) [\vee A \geq a]$

$$6) (\forall A \subseteq \Omega)(\forall b \in \Omega)[(\forall a \in A)(a \leq b) \rightarrow \bigvee A \leq b]$$

$$7) (\forall A \subseteq \Omega)(\forall b \in \Omega)[(\bigvee A) \wedge b = \bigvee_{a \in A} (a \wedge b)]$$

$$8) (\forall a \in \Omega)[a \leq 1]$$

Lemma 1 $V^{(H)}$ の元 u, v に対して $\llbracket f: u \rightarrow v \rrbracket = 1$

である u が definite ならば

$$\tilde{f}: \mathcal{D}(u) \rightarrow \tilde{v} \quad (\tilde{v} \text{ は } v \text{ の HSR の domain})$$

なる関数 \tilde{f} である $y, z \in \mathcal{D}(u)$ に対して

$$1) \llbracket y \in u \rrbracket \leq \llbracket \langle y, \tilde{f}(y) \rangle \in f \rrbracket,$$

$$2) \llbracket y = z \rrbracket \leq \llbracket \tilde{f}(y) = \tilde{f}(z) \rrbracket,$$

$$3) Ey = E\tilde{f}(y),$$

$$4) \llbracket y \in u \rrbracket \leq \llbracket \tilde{f}(y) \in v \rrbracket$$

となるものが存在する。

逆に $u, v \in V^{(H)}$, u は definite である $\tilde{f}: \mathcal{D}(u) \rightarrow \tilde{v}$ が 2) - 4) を充している時 $f \in V^{(H)}$ が存在して

$$\llbracket f: u \rightarrow v \rrbracket = 1$$

$$y \in \mathcal{D}(u) \Rightarrow \llbracket y \in u \rrbracket \leq \llbracket \langle y, \tilde{f}(y) \rangle \in f \rrbracket.$$

証明 前半: $x \in \mathcal{D}(u)$ に対して

$$u(x) \leq \llbracket \exists y \in v (\langle x, y \rangle \in f) \rrbracket$$

$$\llbracket \langle x, y \rangle \in f \wedge \langle x, z \rangle \in f \rrbracket \leq \llbracket y = z \rrbracket$$

が成り立つから

$$A = \{ y \mid \llbracket \langle x, y \rangle \in f \rrbracket \mid y \in \tilde{v} \}$$

の元は互に両立している。従って

$$y \in \tilde{U} \wedge \llbracket y = \bigvee A \rrbracket = \mathbb{1}$$

となる様な y が存在し、これを $\tilde{f}(x)$ とおけば \tilde{f} は求める関数である。

後半の証明は $\mathcal{Q}(f) = \{ \langle x, \tilde{f}(x) \rangle \mid x \in \mathcal{E}(u) \}$,
 $x \in \mathcal{E}(u) \Rightarrow f(\langle x, \tilde{f}(x) \rangle) = Ex$, $Ef = Eu$ によって
 f を定義すればよい。

Lemma 1 の \tilde{f} を f 外から見た関数と呼ぶ。

今 $\llbracket \langle \Omega, \wedge, \vee, \mathbb{1} \rangle \text{ は cHa} \rrbracket = \mathbb{1}$ を仮定しているが更に
 Ω は HSR, $\tilde{\Omega} = \mathcal{Q}(\Omega)$, $\tilde{\wedge}: \tilde{\Omega} \times \tilde{\Omega} \rightarrow \tilde{\Omega}$ は \wedge 外から
 見た関数, $\tilde{\vee}: \mathcal{P}(\tilde{\Omega}) \rightarrow \tilde{\Omega}$ は \vee 外から見た関数と
 すると $t_1, t_2 \in \tilde{\Omega}$ に対して

$$\llbracket \langle t_1, t_2 \rangle \in \Omega \times \Omega \rrbracket \geq \llbracket t_1 \in \Omega, t_2 \in \Omega \rrbracket = Et_1 \wedge Et_2$$

従って

$$z \in \widetilde{\Omega \times \Omega} \wedge \llbracket z = \langle t_1, t_2 \rangle \rrbracket = \mathbb{1}$$

となる z が存在し、 $\tilde{\wedge} z$ とあらためて $t_1 \tilde{\wedge} t_2$ とおく。

又 $A \subset \Omega$ の時 A^* は

$$\mathcal{Q}(A^*) = A, \quad A^*(a) = Ea, \quad EA^* = \bigvee_{a \in A} Ea$$

で定義すると

$$\llbracket A^* \subseteq \Omega \rrbracket = \mathbb{1}$$

$$\therefore \llbracket A^* \in \mathcal{P}(\Omega) \rrbracket = EA^*$$

従って $z \in \widetilde{P\Omega}$ が存在して $\llbracket z = A^* \rrbracket = 1$ と示す。 $\widetilde{V}z$ を与えらためて $\widetilde{V}A$ とおく。

$$\tilde{\wedge} : \widetilde{\Omega} \times \widetilde{\Omega} \rightarrow \widetilde{\Omega}, \quad \widetilde{V} : P(\widetilde{\Omega}) \rightarrow \widetilde{\Omega}$$

が定義されて 次のことが成立つ。(Lemma 1 に于て)

$$1) \text{ i) } \llbracket a \wedge b = a \tilde{\wedge} b \rrbracket = Ea \wedge Eb$$

$$\text{ii) } \llbracket a = a' \wedge b = b' \rrbracket \leq \llbracket a \tilde{\wedge} b = a' \tilde{\wedge} b' \rrbracket$$

$$\text{iii) } E(a \tilde{\wedge} b) = Ea \wedge Eb$$

$$2) \text{ i) } \llbracket VA^* = \widetilde{V}A \rrbracket = EA^* = \bigvee_{a \in A} Ea$$

$$\text{ii) } E(\widetilde{V}A) = \bigvee_{a \in A} Ea$$

ここで $a \wedge b = a \tilde{\wedge} b$ は $\langle \langle a, b \rangle, a \tilde{\wedge} b \rangle \in \Lambda$ の略である。 $VA^* = \widetilde{V}A$ は $\langle A^*, \widetilde{V}A \rangle \in V$ の略である。

このことから 次の定理が容易に証明される。

定理 $\mathcal{V}^{(H)}$ で $\llbracket \langle \Omega, \wedge, V, 1 \rangle \text{ が } eHa \rrbracket = 1$ ならば $\langle \Omega, \wedge, V, 1 \rangle$ を外から見た $\langle \widetilde{\Omega}, \tilde{\wedge}, \widetilde{V}, 1 \rangle \in eHa$ である。

この定理の逆も成立つ。

定理 H, C は eHa で $i: H \rightarrow C$ は 1 対 1 の eHa -isomorphism で 更に $\tilde{O} \in C$ で 次の条件を満たす \tilde{O} が存在するとする。

$$a) (\forall p, q \in H) [\tilde{O} \wedge i(p) \leq i(q) \Rightarrow p \leq q]$$

$$b) (\forall u \in C) [(\tilde{O} \rightarrow u) \in i(H)]$$

このとき $\Omega, \wedge, \vee, \perp \in \mathcal{V}^{(H)}$ で次の条件を満たすものが存在する。

$$\llbracket \langle \Omega, \wedge, \vee, \perp \rangle \text{ は cHa} \rrbracket = \underline{1} \quad \text{で} \quad C \cong \tilde{\Omega}.$$

(証明略)

$\tilde{\Omega}$ の例 1. H は topological space X の open set 全体
 を作る cHa $\mathcal{C}(X)$ で

$\llbracket \Omega \text{ は } \mathbb{R}^{(H)} \text{ の open set 全体を作る cHa である} \rrbracket = \underline{1}$
 とする。ここで $\mathbb{R}^{(H)}$ は $\mathcal{V}^{(H)}$ に属する実数全体の集合とす
 る。この時 $u \in \tilde{\Omega}$ に対し $Z \ni \langle x, f(x) \rangle \in X \times \mathbb{R} \mid x \in \llbracket f \in u \rrbracket$
 と対応させる対応により

$$\tilde{\Omega} \cong \mathcal{C}(X \times \mathbb{R})$$

$\tilde{\Omega}$ の例 2 H, D は cHa, $\Omega \in \mathcal{V}^{(H)}$ で

$\llbracket \Omega \text{ は } D \text{ によって generate される cHa} \rrbracket = \underline{1}$
 とすると $\tilde{\Omega}$ は D と H から次の様に定義される cHa $H \otimes D$
 に isomorphic な cHa である。

$H \times D = \{ \langle p, a \rangle \mid p \in H, a \in D \}$ の上 \leq, \wedge 及び
 被覆という概念を次の様に定義する。

$\langle p, a \rangle, \langle q, b \rangle \in H \times D$ の時

$$\langle p, a \rangle \leq \langle q, b \rangle \stackrel{\text{def}}{\iff} p = 0 \vee (p \leq q \wedge a \leq b)$$

$$\langle 0, a \rangle \wedge \langle q, b \rangle = \langle p, a \rangle \wedge \langle 0, b \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \langle 0, c \rangle$$

$$p, q \neq 0 \Rightarrow \langle p, a \rangle \wedge \langle q, b \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \langle p \wedge q, a \wedge b \rangle$$

$\{ \langle p_j, a_j \rangle \}_{j \in J} \subset H \times D$ が $\langle p, a \rangle \in H \times D$ の被覆である (略して $\{ \langle p_j, a_j \rangle \}_{j \in J} \text{ cov. } \langle p, a \rangle$ とかく) \iff

$$(C1) \quad \bigvee_j p_j = p$$

$$(C2) \quad \forall q \in H (0 < q \leq p \Rightarrow \bigvee_{\{j \in J \mid q \wedge p_j \neq 0\}} a_j = a)$$

この定義により $\langle H \times D, \leq, \wedge, \text{cov.} \rangle$ は Grothendieck topology になっている。

次に I が $H \times D$ の ideal であることを

$$(I1) \quad U_1, U_2 \in H \times D, U_1 \leq U_2 \in I \Rightarrow U_1 \in I$$

$$(I2) \quad \{U_j\}_{j \in J} \text{ cov. } U \text{ の時}$$

$$U \in I \iff \forall j \in J (U_j \in I)$$

が成立つこととする。 $H \times D$ の ideal 全体の集合 $H \otimes D$ の上で演算 \bigwedge_k, \bigvee_k を

$$\bigwedge_k I_k = \bigcap_k I_k$$

$$\bigvee_k I_k = \{U \in H \times D \mid \exists \{U_j\}_{j \in J} \text{ cov. } U [\forall j \in J \exists k \in K (U_j \in I_k)]\}$$

で定義すると $\langle H \otimes D, \wedge, \vee, H \times D \rangle$ はCHAになり。

$u \in \hat{\Omega}$ に

$$\varphi(u) = \bigvee \{ I_{\langle p, a \rangle} \mid p \leq \check{a} \leq u \},$$

$$(\text{ここに } I_{\langle p, a \rangle} = \{ \langle q, b \rangle \mid \langle q, b \rangle \leq \langle p, a \rangle \}.)$$

を対応させる対応により $H \otimes D$ は $\hat{\Omega}$ に isomorphic である。

4. $V^{(H)}$ 中の cHa-morphism

$V^{(H)}$ 中の二つの cHa Ω, Ω' の間の cHa-morphism (cHa-isomorphism) は外から見ると $\tilde{\Omega}$ と $\tilde{\Omega}'$ の間の cHa-morphism (cHa-isomorphism) になっていることを証明する。

定理 $\Omega, \wedge, V, 1, \Omega', \wedge, V, 1' \in V^{(H)}$, Ω, Ω' は 遺伝的層表現, $\tilde{\Omega} = \mathcal{Q}(\Omega)$, $\tilde{\Omega}' = \mathcal{Q}(\Omega')$,
 $\llbracket \langle \Omega, \wedge, V, 1 \rangle \text{ is cHa } \wedge \langle \Omega', \wedge', V', 1' \rangle \text{ cHa} \rrbracket = 1$ とする時

$\llbracket h: \Omega \rightarrow \Omega' \text{ cHa-morphism (cHa-isom.)} \rrbracket = 1$ ならば $\tilde{h}: \tilde{\Omega} \rightarrow \tilde{\Omega}' \text{ cHa-morphism (cHa-isom.)}$ で次の条件を満たすものが存在する。

$$(1) \tilde{h} \circ i = i', \quad i(p) = 1 \uparrow p, \quad i'(p) = 1' \uparrow p$$

$$(2) Ea = E\tilde{h}(a)$$

逆に $\tilde{h}: \tilde{\Omega} \rightarrow \tilde{\Omega}'$ が cHa-morphism (cHa-isom.) で (1), (2) を満たすならば $V^{(H)}$ の元 h で

$$\llbracket h: \Omega \rightarrow \Omega' \text{ cHa-morphism (cHa-isom.)} \rrbracket = 1$$

$$a \in \tilde{\Omega} \Rightarrow Ea = \llbracket \langle a, \tilde{h}(a) \rangle \in h \rrbracket$$

となる h が存在する。

証明 $\llbracket h: \Omega \rightarrow \Omega' \rrbracket = 1$ より Lemma 1 を使って関数 $\tilde{h}: \tilde{\Omega} \rightarrow \tilde{\Omega}'$ で次の条件を満たすものが存在する。

$y, z \in \mathcal{D}(u)$ に対して

$$1) \llbracket y \in u \rrbracket \leq \llbracket \langle y, \tilde{h}(y) \rangle \in \tilde{h} \rrbracket$$

$$2) \llbracket y = z \rrbracket \leq \llbracket \tilde{h}(y) = \tilde{h}(z) \rrbracket$$

$$3) E_y = E_{\tilde{h}(y)}$$

$$4) \llbracket y \in \Omega \rrbracket \leq \llbracket \tilde{h}(y) \in \Omega' \rrbracket$$

この \tilde{h} が eHa -morphism (eHa -isom.) になることは、仮定から容易に証明出来る。更に $\tilde{h} \circ i = i'$ となることは

(7. 仮定から容易に証明出来る。更に $\tilde{h} \circ i = i'$ となることは

$$(\tilde{h} \circ i)(a) = \tilde{h}(1 \upharpoonright a)$$

$$E(1 \upharpoonright a) = a \leq \llbracket \langle 1 \upharpoonright a, \tilde{h}(1 \upharpoonright a) \rangle \in \tilde{h} \rrbracket$$

$$\llbracket \langle 1, 1' \rangle \in \tilde{h} \rrbracket = 1$$

$$\therefore a \leq \llbracket \langle 1 \upharpoonright a, 1' \upharpoonright a \rangle \in \tilde{h} \rrbracket = 1$$

$$\therefore a \leq \llbracket 1' \upharpoonright a = \tilde{h}(1 \upharpoonright a) \rrbracket$$

$$\therefore \llbracket \tilde{h}(1 \upharpoonright a) = 1' \upharpoonright a \rrbracket = 1$$

$$\therefore \tilde{h} \circ i = i' \quad \text{で証明された。}$$

逆に $\tilde{h}: \tilde{\Omega} \rightarrow \tilde{\Omega}'$ が eHa -morphism として (1), (2) を充たすならば

$$a, b \in \tilde{\Omega} \Rightarrow \llbracket a = b \rrbracket \leq \llbracket \tilde{h}(a) = \tilde{h}(b) \rrbracket.$$

証明. $\llbracket a = b \rrbracket = p$ とおけば

$$\llbracket i(p) \wedge a = i(p) \wedge b \rrbracket = \llbracket a \upharpoonright p = b \upharpoonright p \rrbracket = 1$$

$$\therefore i(p) \wedge a = i(p) \wedge b$$

$$\therefore \tilde{h}(i(p)) \wedge \tilde{h}(a) = \tilde{h}(i(p) \wedge a) = \tilde{h}(i(p) \wedge b)$$

$$= \tilde{h}(i(p)) \wedge \tilde{h}(a)$$

$$\therefore i'(p) \wedge \tilde{h}(a) = i'(p) \wedge \tilde{h}(b)$$

$$\therefore p \leq \llbracket \tilde{h}(a) = \tilde{h}(b) \rrbracket.$$

これと Lemma 1 を使って $V^{(\Omega)}$ の元 h で

$$\llbracket h: \Omega \rightarrow \Omega' \rrbracket = 1$$

$$x \in \tilde{\Omega} \Rightarrow \exists x \leq \llbracket \langle x, \tilde{h}(x) \rangle \in h \rrbracket$$

を満たす h が存在し、この h に対して

$$\llbracket h: \Omega \rightarrow \Omega' \text{ cHa-morphism (cHa-isom)} \rrbracket = 1$$

となることは容易に証明出来る。

5. $V^{(H)}$ の中の $V^{(\Omega)}$

普通の集合論の universe V の中で cHa $H \in V$ に対して H -valued universe $V^{(H)}$ を構成したと同じ様に今度は $V^{(H)}$ の中で

$$\llbracket \langle \Omega, \wedge, \vee, 1 \rangle \text{ cHa} \rrbracket = 1$$

なる $\Omega \in V^{(H)}$ に対して $V^{(\Omega)}$ を構成することを考える。

$V^{(H)}$ の中では直観主義的論理 (か成立しないか) 順序数は V における順序数と同様に定義され 超限帰納法 が使われる。従って V における $V^{(H)}$ と同様 順序数に関する超限帰納法で $V^{(H)}$ の中の $V^{(\Omega)}$ を構成する。

$V^{(\Omega)}$ の定義から次のことが成立つ。

$$\begin{aligned} \llbracket \bar{u} \in V^{(\Omega)} \rrbracket &= \llbracket \exists |\bar{u}|, E_{\Omega} \bar{u}, Z, \beta \llbracket \bar{u} = \langle |\bar{u}|, E_{\Omega} \bar{u} \rangle \wedge \\ &\quad |\bar{u}|: Z \rightarrow \Omega \wedge Z \subseteq V_{\beta}^{(\Omega)} \wedge \beta \in O_n \wedge E_{\Omega} \bar{u} \in \Omega \\ &\quad \wedge (\forall t \in Z)(|\bar{u}|(t) \leq E_{\Omega} \bar{u} \wedge E_{\Omega} t) \rrbracket, \end{aligned}$$

$$\llbracket V^{(\Omega)} = \bigcup_{\alpha \in O_n} V_{\alpha}^{(\Omega)} \rrbracket = 1.$$

$\{ \bar{u} \in V^{(H)} \mid \llbracket \bar{u} \in V^{(\Omega)} \rrbracket \geq E \bar{u} \}$ は $(V^{(H)})^{(\Omega)}$ と
かくと上の事実から $(V^{(H)})^{(\Omega)}$ の各元 \bar{u} に対して $|\bar{u}|$,
 $E_{\Omega} \bar{u}$, Z が存在して次の式が成立立つ。

$$\begin{aligned} \llbracket \bar{u} = \langle |\bar{u}|, E_{\Omega} \bar{u} \rangle \wedge E_{\Omega} \bar{u} \in \Omega \wedge |\bar{u}|: Z \rightarrow \Omega \wedge Z \subseteq V_{\beta}^{(\Omega)} \wedge \\ (\forall t \in Z)(|\bar{u}|(t) \leq E_{\Omega} \bar{u} \wedge E_{\Omega} t) \rrbracket &= E \bar{u} \end{aligned}$$

一方 $\llbracket \langle \Omega, \wedge, V, 1 \rangle \text{ は cHa } \rrbracket = 1$ だから $\langle \tilde{\Omega}, \wedge, \tilde{V}, 1 \rangle$
は cHa でこの $\tilde{\Omega}$ に対して $V^{(\tilde{\Omega})}$ を作ると丁度
 $(V^{(H)})^{(\Omega)}$ に isomorphic になっていることを証明する。

$\Phi: V^{(\tilde{\Omega})} \rightarrow (V^{(H)})^{(\Omega)}$ の定義。

$u \in V^{(\tilde{\Omega})}$ を遺伝的層表現として $\mathcal{O}(u)$ の各元 x に対し
て $\bar{x} \in (V^{(H)})^{(\Omega)}$ が既に定義され

$$E_{\Omega} \bar{x} = E_{\tilde{\Omega}} x,$$

$$E(E_{\tilde{\Omega}} x) = E \bar{x}, \text{ ここで } E \text{ は } E_H \text{ の略,}$$

$$i \llbracket \bar{x} = \bar{x}' \rrbracket \leq \llbracket x = x' \rrbracket_{\tilde{\Omega}} = \llbracket \bar{x} = \bar{x}' \rrbracket_{\Omega}, \text{ ここで}$$

i は $i(p) = 1 \upharpoonright p$ で定義される関数 $H \rightarrow \tilde{\Omega}$,
が充されているとする。今 u に対応する \bar{u} を定義するため
に 先づ \bar{u} の domain Z を定義する。

$$\mathcal{Q}(Z) = \{ \bar{x} \mid x \in \mathcal{Q}(u) \}$$

$$x \in \mathcal{Q}(Z) \Rightarrow Z(\bar{x}) = E\bar{x}$$

$$EZ = EE_{\Omega} u$$

とすると Z は $V^{(H)}$ の元で definite である。次に

$u^*: \mathcal{Q}(Z) \rightarrow \tilde{\Omega}$ を $u^*(\bar{x}) = E_{\Omega} x$ で定義すると

$$\bar{x}, \bar{x}' \in \mathcal{Q}(Z) \Rightarrow \llbracket \bar{x} = \bar{x}' \rrbracket \leq \llbracket u^*(\bar{x}) = u^*(\bar{x}') \rrbracket$$

が成立することは次の様に証明される。一般に $p \in H, a, b \in \tilde{\Omega}$ の時

$$p \leq \llbracket a = b \rrbracket \Leftrightarrow \llbracket a \upharpoonright p = b \upharpoonright p \rrbracket = 1 \Leftrightarrow a \wedge i(p) = b \wedge i(p)$$

が成立つかう。

$$u^*(\bar{x}) \wedge i \llbracket \bar{x} = \bar{x}' \rrbracket \leq E_{\Omega} x \wedge \llbracket x = x' \rrbracket_{\Omega} \leq E_{\Omega} x' = u^*(\bar{x}')$$

$$\therefore u^*(\bar{x}) \wedge i \llbracket \bar{x} = \bar{x}' \rrbracket \leq u^*(\bar{x}') \wedge i \llbracket \bar{x} = \bar{x}' \rrbracket$$

$$\therefore u^*(\bar{x}) \wedge i \llbracket \bar{x} = \bar{x}' \rrbracket = u^*(\bar{x}') \wedge i \llbracket \bar{x} = \bar{x}' \rrbracket$$

$$\therefore \llbracket \bar{x} = \bar{x}' \rrbracket \leq \llbracket u^*(\bar{x}) = u^*(\bar{x}') \rrbracket$$

上の事実と Z, u^* の定義から Lemma 1 を使って 次の条件を満たす $V^{(H)}$ の元 $|\bar{u}|$ が存在する。

$$\llbracket |\bar{u}| : Z \rightarrow \Omega \rrbracket = 1 \wedge \llbracket x \in Z \rrbracket \leq \llbracket \langle x, u^*(x) \rangle \in |\bar{u}| \rrbracket \wedge$$

更に $E_{\Omega} \bar{u} = E_{\Omega} u$ と定義すれば $E|\bar{u}| = EZ$

$$\bar{x} \in \mathcal{Q}(Z) \Rightarrow u^*(\bar{x}) = E_{\Omega} x \leq E_{\Omega} u = E_{\Omega} \bar{u}$$

$$\therefore \llbracket \bar{x} \in Z \rrbracket \leq \llbracket |\bar{u}| : Z \rightarrow \Omega \wedge \langle \bar{x}, u^*(\bar{x}) \rangle \in |\bar{u}| \rrbracket \wedge$$

$$u^*(\bar{x}) \leq E_{\Omega} \bar{u} \wedge E_{\Omega} \bar{x}$$

$$\therefore \llbracket (\forall t \in \mathbb{Z}) [| \bar{u} | (t) \leq E_{\Omega} \bar{u} \wedge E_{\Omega} t] \rrbracket = 1$$

$$\therefore \llbracket \langle | \bar{u} |, E_{\Omega} \bar{u} \rangle \in \mathcal{V}^{(\Omega)} \rrbracket = E E_{\Omega} \bar{u}$$

$$\therefore \bar{u} = \langle | \bar{u} |, E_{\Omega} \bar{u} \rangle \in (\mathcal{V}^{(H)})^{(\Omega)}$$

この時

$$1) \quad E E_{\Omega} u = E \bar{u}$$

$$2) \quad E_{\Omega} \bar{u} = E_{\Omega} u$$

$$3) \quad i \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \leq \llbracket u = u' \rrbracket_{\Omega} = \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket_{\Omega}$$

が成立つ。1), 2) は定義から明らかであり、3) は次の様に証明される。 $x \in \mathcal{Q}(u)$ の時

$$\llbracket x \in u \rrbracket_{\Omega} = \bigvee_{y \in \mathcal{Q}(u)} \llbracket x = y \rrbracket_{\Omega} \wedge u(y)$$

$$= \bigvee_{y \in \mathcal{Q}(u)} \llbracket \bar{x} = \bar{y} \rrbracket_{\Omega} \wedge E_{\Omega} \bar{y}$$

(帰納法の仮定により)

$$\therefore \llbracket \llbracket x \in u \rrbracket_{\Omega} = \bigvee_{\bar{y} \in \mathbb{Z}} \llbracket \bar{x} = \bar{y} \rrbracket_{\Omega} \wedge | \bar{u} | (\bar{y}) \rrbracket = 1$$

$$\therefore \llbracket \llbracket x \in u \rrbracket_{\Omega} = \llbracket \bar{x} \in \bar{u} \rrbracket_{\Omega} \rrbracket = 1$$

Equality axiom を使って

$$\llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \leq \llbracket \llbracket \bar{x} \in \bar{u} \rrbracket_{\Omega} = \llbracket \bar{x} \in \bar{u}' \rrbracket_{\Omega} \rrbracket$$

$$\therefore i \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \wedge \llbracket \bar{x} \in \bar{u} \rrbracket_{\Omega} = i \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \wedge \llbracket \bar{x} \in \bar{u}' \rrbracket_{\Omega}$$

$$\therefore i \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \leq (\llbracket \bar{x} \in \bar{u} \rrbracket_{\Omega} \leftrightarrow \llbracket \bar{x} \in \bar{u}' \rrbracket_{\Omega})$$

$$\therefore i \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \leq (\llbracket x \in u \rrbracket_{\Omega} \leftrightarrow \llbracket x \in u' \rrbracket_{\Omega})$$

$$\therefore i \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \leq \bigwedge_{x \in \mathcal{Q}(u)} (u(x) \rightarrow \llbracket x \in u' \rrbracket_{\Omega})$$

$$\text{同様にして } i \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \leq \bigwedge_{x \in \mathcal{Q}(u')} (u'(x) \rightarrow \llbracket x \in u \rrbracket_{\Omega}).$$

又 $\bar{u} = \langle |\bar{u}|, E_\Omega \bar{u} \rangle$, $E_\Omega \bar{u} = E_{\hat{\Omega}} u$ あり

$$\llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \leq \llbracket E_\Omega \bar{u} = E_\Omega \bar{u}' \rrbracket$$

$$\therefore \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \leq (E_\Omega \bar{u} \leftrightarrow E_\Omega \bar{u}')$$

$$\therefore \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \leq (E_{\hat{\Omega}} u \leftrightarrow E_{\hat{\Omega}} u')$$

$$\therefore \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \leq \llbracket u = u' \rrbracket_{\hat{\Omega}}$$

次に $\llbracket u = u' \rrbracket_{\hat{\Omega}} = \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket_{\Omega}$ を証明する。

$$\begin{aligned} \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket_{\Omega} &= \bigwedge_{x \in Z} (|\bar{u}|(x) \rightarrow \llbracket x \in \bar{u}' \rrbracket_{\Omega}) \wedge \\ &\quad \bigwedge_{x \in Z'} (|\bar{u}'|(x) \rightarrow \llbracket x \in \bar{u} \rrbracket_{\Omega}) \wedge \\ &\quad (E_\Omega \bar{u} \leftrightarrow E_\Omega \bar{u}') \rrbracket = 1, \end{aligned}$$

二二に $|\bar{u}|: Z \rightarrow \Omega$, $|\bar{u}'|: Z' \rightarrow \Omega$.

$$\begin{aligned} \therefore \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket_{\Omega} &= \bigwedge_{x \in \mathcal{D}(u)} (E_\Omega \bar{x} \rightarrow \llbracket x \in u' \rrbracket_{\hat{\Omega}}) \wedge \\ &\quad \bigwedge_{x \in \mathcal{D}(u')} (E_\Omega \bar{x} \rightarrow \llbracket x \in u \rrbracket_{\hat{\Omega}}) \wedge \\ &\quad (E_{\hat{\Omega}} u \leftrightarrow E_{\hat{\Omega}} u') \\ &= \llbracket u = u' \rrbracket_{\hat{\Omega}} \quad (E_\Omega \bar{x} = E_{\hat{\Omega}} x \text{ あり}) \end{aligned}$$

$$\therefore \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket_{\Omega} = \llbracket u = u' \rrbracket_{\hat{\Omega}}$$

従って 1), 2), 3) が成り立ち $\Phi(u) = \bar{u}$ により Z

$$\Phi: V(\hat{\Omega}) \longrightarrow (V^{(H)})^{(\Omega)}$$

が定義される。

$V(\hat{\Omega})$ 及び $(V^{(H)})^{(\Omega)}$ の上の同値関係 \simeq 及び $u \simeq v$ 是

$$u, v \in V(\hat{\Omega}) \Rightarrow u \simeq v \text{ 当且 } \llbracket u = v \rrbracket_{\hat{\Omega}} = 1$$

$$u, v \in (V^{(H)})^{(\Omega)} \Rightarrow u \simeq v \text{ 当且 } \llbracket \llbracket u = v \rrbracket_{\Omega} = 1 \rrbracket = 1$$

で定義する時次の定理が成立つ。

定理 (1) 上に定義された Φ は $V^{(\tilde{\Omega})}/\sim$ から $(V^{(H)})^{(\Omega)}/\sim$ への mapping である。

$$(2) \quad \llbracket u \in v \rrbracket_{\tilde{\Omega}} = \llbracket \bar{u} \in \bar{v} \rrbracket_{\Omega} = 1$$

$$(3) \quad \llbracket u = v \rrbracket_{\tilde{\Omega}} = \llbracket \bar{u} = \bar{v} \rrbracket_{\Omega} = 1$$

証明

(1) $(V^{(H)})^{(\Omega)}$ の各元 v に対して $\llbracket \bar{u} = v \rrbracket = 1$ となる様な $V^{(\tilde{\Omega})}$ の元 u が存在することを証明すればよい。

$v \in (V^{(H)})^{(\Omega)}$ とすると

$$\begin{aligned} \llbracket v = \langle |v|, E_{\Omega} v \rangle \wedge E_{\Omega} v \in \Omega \wedge |v|: Z \rightarrow \Omega \wedge Z \subseteq V_{\beta}^{(\Omega)} \\ \wedge (\forall t \in Z) [|v|(t) \leq E_{\Omega} v \wedge E_{\Omega} t] \rrbracket = E v \end{aligned}$$

となる $|v|, E_{\Omega} v, Z \in V^{(H)}$ 及び $\beta \in Q_n$ が存在する。ここで Z は遺伝的層表現をとることにする。

今 $u = \langle |u|, E_{\tilde{\Omega}} u \rangle$ を

$$E_{\tilde{\Omega}} u = E_{\Omega} v$$

$|u|$ は $|v|: Z \rightarrow \Omega$ を外から見た関数 $Q(Z) \rightarrow \tilde{\Omega}$ となる様にとっておけば

$$E_{\Omega} \bar{u} = E_{\tilde{\Omega}} u = E_{\Omega} v$$

で $|\bar{u}|$ は $|u|$ が丁度 $|\bar{u}|$ を外から見た関数になる様に定義したのでから

$$\llbracket \bar{u} = v \rrbracket_{\Omega} = 1 = 1$$

(2) u, v は HSR と仮定してよい.

$$\llbracket u \in v \rrbracket_{\tilde{\Omega}} = \bigvee_{y \in \mathcal{D}(v)} \llbracket u = y \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \wedge v(u)$$

$$= \bigvee_{y \in \mathcal{D}(v)} \llbracket \bar{u} = \bar{y} \rrbracket_{\Omega} \wedge E_{\Omega} \bar{y}$$

$$\therefore \llbracket \llbracket u \in v \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \rrbracket_{\tilde{\Omega}} = \bigvee_{\bar{y} \in \mathcal{Z}} \llbracket \bar{u} = \bar{y} \rrbracket_{\Omega} \wedge \bar{v}(\bar{y}) \rrbracket = 1$$

$$\therefore \llbracket \llbracket u \in v \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \rrbracket_{\tilde{\Omega}} = \llbracket \bar{u} \in \bar{v} \rrbracket_{\Omega} \rrbracket = 1$$

(3) は既に証明された.

更に次の定理が成立つ.

定理 $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ が set theoretical formula である

$u_1, \dots, u_n \in \mathcal{V}^{\tilde{\Omega}}$ の時

$$\llbracket \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \rrbracket_{\tilde{\Omega}} = \llbracket \varphi(\bar{u}_1, \dots, \bar{u}_n) \rrbracket_{\Omega} \rrbracket = 1.$$

証明 φ の論理記号の数に関する帰納法により証明する.

$\varphi(x_1, \dots, x_n)$ が atomic formula の時は前の定理で証明された.

$\varphi(x_1, \dots, x_n) = \varphi_1(x_1, \dots, x_n) \wedge \varphi_2(x_1, \dots, x_n)$ の時

$$\llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}} = \llbracket \varphi_1(u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \wedge \llbracket \varphi_2(u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}}$$

帰納法の仮定により

$$\llbracket \llbracket \varphi_i(u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \rrbracket_{\tilde{\Omega}} = \llbracket \varphi_i(\bar{u}_1, \dots, \bar{u}_n) \rrbracket_{\Omega} \rrbracket = 1, \quad i=1, 2$$

$$\therefore \llbracket \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \rrbracket_{\tilde{\Omega}} = \llbracket \varphi(\bar{u}_1, \dots, \bar{u}_n) \rrbracket_{\Omega} \rrbracket = 1.$$

$\varphi(x_1, \dots, x_n) = \exists x \varphi_1(x, x_1, \dots, x_n)$ の時

$$\begin{aligned} \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}} &= \bigvee_{x \in \mathcal{V}(\tilde{\Omega})} (E_{\tilde{\Omega}} x \wedge \llbracket \varphi_1(x, u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}}) \\ &= \bigvee_{\bar{x} \in (\mathcal{V}^{(\Omega)})} (E_{\Omega} \bar{x} \wedge \llbracket \varphi_1(\bar{x}, \bar{u}_1, \dots, \bar{u}_n) \rrbracket_{\Omega}) \end{aligned}$$

$$\therefore \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}} = \llbracket \exists x \varphi(x, \bar{u}_1, \dots, \bar{u}_n) \rrbracket_{\Omega} = 1$$

他の場合も同様に証明される。

以上の定理により、対応

$$\Phi: V^{(\tilde{\Omega})}/_{\tilde{\Omega}} \rightarrow (V^{(H)})^{(\Omega)}/_{\Omega}$$

は isomorphism になっている。